

# DELIVERY OF ELECTRONIC CONTENT OVER NETWORK USING HYBRID OPTICAL DISK FOR AUTHENTICATION

**Publication number:** JP2003115163 (A)

**Publication date:** 2003-04-18

**Inventor(s):** INCHALIK MICHAEL A; MUELLER WILLIAM J +

**Applicant(s):** EASTMAN KODAK CO +

**Classification:**

- international:

G06F12/14; G06F1/00; G06F21/00; G06F21/24;  
G06Q50/00; G11B7/007; G11B7/30; G11B20/00;  
G11B20/10; G11B20/12; G11B27/00; H04N5/85;  
H04N7/167; G06F12/14; G06F1/00; G06F21/00;  
G06Q50/00; G11B7/00; G11B7/007; G11B20/00;  
G11B20/10; G11B20/12; G11B27/00; H04N5/84;  
H04N7/167; (IPC1-7): G11B20/10; G06F12/14; G06F17/60;  
G11B7/007; G11B7/30; G11B20/12; G11B27/00; H04N5/85;  
H04N7/167

- European:

G11B20/00P; G06F21/00N5A2D; G06F21/00N7D;  
H04L9/08; H04L9/32

**Application number:** JP20020169245 20020610

**Priority number(s):** US20010878446 20010611

**Also published as:**

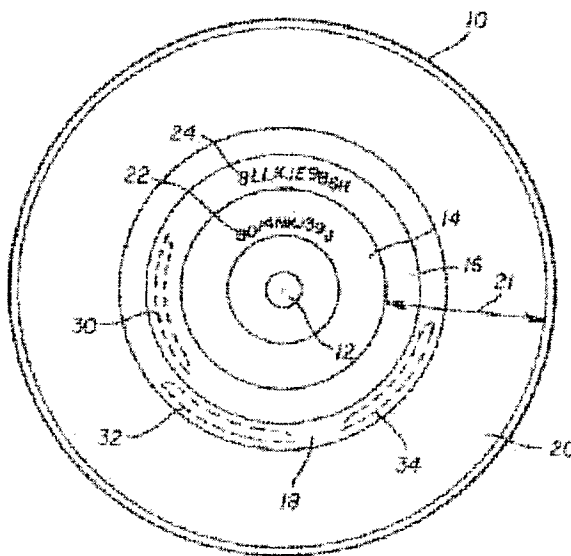
EP1267244 (A2)

US2003002671 (A1)

CN1391375 (A)

## Abstract of JP 2003115163 (A)

**PROBLEM TO BE SOLVED:** To provide a legal user content which can be downloaded from a network such as the Internet and can also be used by a legal user at a plurality of places. **SOLUTION:** A method of transferring information from a database to a location that uses an authorizing hybrid disc, comprises the steps of: providing an authorizing hybrid optical disc having a ROM portion and a RAM portion; providing a ROM portion including a preformed identification signature; providing a RAM portion including user-specific encrypted information for providing a user-personalized secure signature in combination with the ROM preformed identification signature; a content supplier encrypting information for each user using the user-personalized secure signature and downloading selected encrypted information to a particular user's memory location; and using the user-personalized secure signature to decode the downloaded selected encrypted information.



Data supplied from the **espacenet** database — Worldwide

(19) 日本国特許庁 (J P)

(12) 公 開 特 許 公 報 (A)

(11) 特許出願公開番号

特 開 2003-115163

(P2003-115163A)

(43) 公開日 平成15年 4月18日 (2003.4.18)

(51) Int.Cl. <sup>7</sup>		識別記号	
G 1 1 B	20/10	F 1	G 1 1 B 20/10
G 0 6 F	12/14 17/60	3 0 1 3 2 0 1 4 2	H 5 B 0 1 7 D 5 C 0 5 2 3 0 1 A 5 C 0 6 4 3 2 0 E 5 D 0 4 4 1 4 2 5 D 0 9 0
		審査請求 未請求 請求項の数 3 O L (全 22 頁) 最終頁に続く	

(21) 出願番号 特願2002-169245(P2002-169245)  
(22) 出願日 平成14年 6月10日 (2002.6.10)  
(31) 優先権主張番号 8 7 8 4 4 6  
(32) 優先日 平成13年 6月11日 (2001.6.11)  
(33) 優先権主張国 米国 (U S)

(71) 出願人 590000846  
イーストマン コダック カンパニー  
アメリカ合衆国、ニューヨーク14650、ロ  
チェスター、ステイト ストリート343  
(72) 発明者  
マイケル アラン インチヤリツク  
アメリカ合衆国 ニューヨーク 14534  
ビッツフォード カッパースワズ 30  
(74) 代理人 100070150  
弁理士 伊東 忠彦 (外3名)

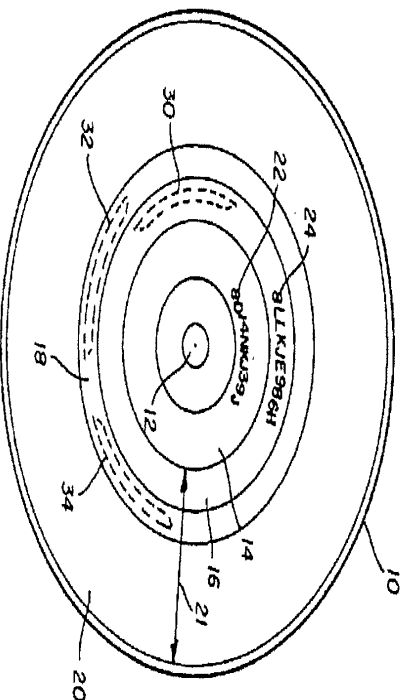
最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 隠匿のためのハイブリッド光ディスクを使用する、ネットワークを介した電子的コンテンツの配  
送

(57) 【要約】

【課題】 本発明は、インターネットのようなネットワークからダウンロードでき且つ合法的ユーザにより権数  
の場所で使用されることができ、合法的ユーザにコン  
텐츠를供給することを目指す。

【解決手段】 認証するハイブリッドディスクを使用す  
る位置へ、データベースから情報を転送する方法であつ  
て、ROM部分とRAM部分とを有する認証するハイブ  
リッド光ディスクを供給し、予め形成された確認署名を  
含むROM部分を供給し、ROMの予め形成された確認  
署名と組合せてユーザの個人化安全署名を供給するユー  
ザに特定の暗号化された情報を含むRAM部分を供給  
し、コンテンツ供給者がユーザに個人化された安全署名  
を使用して各ユーザに対して情報を暗号化し且つ選択さ  
れた暗号化された情報を特定のユーザのメモリ位置へダ  
ウンロードし、ダウンロードされた選択された暗号化さ  
れた情報を復号するためにユーザに個人化された安全署  
名を使用する方法。



## 【特許請求の範囲】

【請求項 1】 そのような転送された情報の使用を許す認証するハイブリッドデイスクを使用する位置へ、1つ又はそれ以上のデータベースから、コンテンツ供給者から、情報を転送する方法であつて、その情報は、フログラム、オーディオ、静止画、ビデオ又は、データファイル（例えば、リスト、スプレッドシート、報告、ドキュメント、プレゼンテーションソフトウェア、販売情報）又は、それらの組合せを含み、

(a) ROM部分とRAM部分とを有する、認証するハイブリッドデイスクを供給するステツトと、

(b) デイスクのROM部分内に刻印され、且つ、著作権侵害者がコピーすることが困難なように配置される、予め形成された確認署名を含むROM部分を供給するステツトと、

(c) 特定のユーザに対して光デイスクを唯一にし、且つ、ROMの予め形成された確認署名と組合せて、ユーザの個人化安全署名を供給する、ユーザに特定の暗号化された情報を含むRAM部分を供給するステツトと、

(d) コンテンツ供給者が、ユーザに個人化された安全署名を使用して、各ユーザに対して情報を暗号化し且つ、選択された暗号化された情報を特定のユーザのメモリ位置へダウンロードするステツトと、

(e) 使用後に符号化された暗号化された情報のみがユーザのメモリ位置内に残るように、ユーザがそのような情報にアクセスしたいときには毎回、特定のユーザが、そのようにダウンロードされた選択された暗号化された情報を復号するために、ユーザに個人化された安全署名を使用するステツトと、を有する方法。

【請求項 2】 ハイブリッドデイスクのRAM部分は、ダウンロードされるコンテンツに対するユーザメモリ位置である、請求項 1 に記載の方法。

【請求項 3】 そのような転送された情報の使用を許す認証するハイブリッドデイスクを使用する位置へ、1つ又はそれ以上のデータベースから、コンテンツ供給者から、情報の認証された転送を許す方法であつて、その情報は、フログラム、オーディオ、静止画、ビデオ又は、データファイル（例えば、リスト、スプレッドシート、報告、ドキュメント、プレゼンテーションソフトウェア、販売情報）又は、それらの組合せを含み、

(a) ROM部分とRAM部分とを有する、認証するハイブリッドデイスクを供給するステツトと、

(b) デイスクのROM部分内に刻印され、且つ、著作権侵害者がコピーすることが困難なように配置される、認証を許す、特定のユーザに唯一の予め形成された確認署名を含むROM部分を供給するステツトと、

(c) 特定のユーザに対して光デイスクを唯一にし、且つ、ROMの予め形成された確認署名と組合せて、ユーザの個人化安全署名を供給する、ユーザに特定の暗号化

された情報を含むRAM部分を供給するステツトと、

(d) コンテンツ供給者に、認証するユーザに個人化された安全署名を供給し、且つ、ダウンロードされるものが望まれる情報を選択することを、ユーザが、ネットワークを介してコンテンツ供給者と通信するステツトと、

(e) コンテンツ供給者が、ユーザに個人化された安全署名を使用して、暗号化し且つ、選択された暗号化された情報をユーザのメモリ位置へダウンロードするステツトと、

(f) 使用後に符号化された暗号化された情報のみがユーザのメモリ位置内に残るように、ユーザがそのような情報にアクセスしたいときには毎回、ユーザが、そのようにダウンロードされた選択された暗号化された情報を復号するために、ユーザに個人化された安全署名を使用するステツトと、を有する方法。

【発明の詳細な説明】

【0001】

【発明の属する技術分野】 本発明は、遠隔位置から、安全な方法で、電子的コンテンツを配送することに関連する。

【0002】

【従来の技術】 大規模なコンピュータ化された装置の拡大で、従来は排他的に“ハードコピー”方法により共有されたデータの簡単な素早い共有が更に現実となつてきている。これは、テキスト、音楽、静止画、ゲーム、ソフトウェア、ビデオ及び、他の形式の情報を含む。インターネットの広まった使用は、遠隔位置から全ての形式の情報をダウンロードすることユーザに可能としている。これは、その特徴が、速度、顧客便、簡単に市場化及び、低コストを含む、新たな情報配布モデルを生じた。そのような作品の多くの物理的な生成が除去できるので、そのような作品を市場に出すのに、大きなコストと時間の節約が実現できる。大きな市場化の改善も実現できる。例えば、良くストックされた店は、今はキオスクのサイエスであり又は、単一の位置に配置されそして、世界中でユーザにさらに便利である。

【0003】 これらのかかなりの優位点と共に、配布の簡単さから、幾つかの欠点がある。これらの中の第 1 は、配布の簡単さは、作品の不法な拡散を許す。従来の本、オーディオ記録、又はビデオを、複製し且つ、他に配布するには、かかなりの時間と努力を要するが、同じ作品の電子コピーを複製し且つ配布することは、簡単に、少しの時間と努力しか必要としない。これは、著者、芸術家、音楽家、フログラー、プロデューサー、出版者及び、仕事か公共の領域でない者のかかなりの概念である。

【0004】 この問題は、認識され、そして、意図された受信者のみにより使用されるように、フログラムとデータを暗号化する幾つかの機構が開発された。幾つかの機構は、特定の鍵でデータを暗号化し、意図された受信者に、鍵を暗号化されたデータとともに送信することに

基ついている。しかしながら、受信者が、鍵を暗号化されたファイルと共有することを望む場合には、これらの機構は回避され得る。

【0005】DeMontの米国特許番号5,982,889は、情報製品に対するユーザのアクセスの真正を確認する方法を教示する。このシステムの欠点は、認証は、中央サイトを介してなされることである。製品を使用するたびに毎回ネットワークに接続したくない（又は、できない）ユーザは、製品を使用することから除かれる。

【0006】Akizama他の米国特許番号5,805,699は、合法的な方法で、マスタ蓄積媒体内の記録されている著作権のあるソフトウェアをユーザの目標蓄積媒体にコピーすることを可能とする、ソフトウェアコピーシステムを提案する。マスタ蓄積媒体（即ち、CD-ROM）はソフトウェア識別子を有し、そして、目標蓄積媒体は、蓄積媒体識別子を有する。2つの識別子であることを管理する、中央サイトに送られる。中央サイトでは、コピーユーザに送り返される。第1の署名が2つの署名から発生される。ユーザのコピーユーザでは、第2の署名が2つの同じ識別子から発生される。2つの署名が互いに一致するときのみ、ソフトウェアプログラムがマスタ蓄積媒体から目標蓄積媒体にコピーできる。

【0007】これらの方法に関連する種々の問題がある。1つは、それらの多くは、“ハック(hacks)”として知られているものに開かれており、これは1人のユーザが、アプリケーション又はデータの使用する方法を決定すると、そのアプリケーション又はデータにアクセスする方法を広めることはその人にとって非常に簡単なことであることを意味する。幾つかの方法は、この問題を特定のハードウェアの組合せに依存する情報を使用することにより、避ける。このアプローチは、移植性の問題を発生する。合法的ユーザは異なる位置で製品を使用することができないか又は、ユーザは、正しい使用を用いることができる（例えば、リセール、貸し出し）。ユーザが、彼らのハードウェア構成を、アプリアプロードのように、変更する場合には、アプリアプロードは開始に失敗し、又は、データは読み出せない。

【0008】

【発明が解決しようとする課題】従って、本発明の目的は、容易く、インターネットのようなネットワークから場所で使用されることができ、合法的なユーザにより複数のソフトを供給することである。

【0009】更に、本発明は、コンテントが、不法なユーザによる秘密の情報の使用とアクセスに対して保護されることも目的とする。

【0010】

【課題を解決するための手段】これらの目的は、そのような転送された情報の使用を許す認証するハイブリッドデバイスを使用する位置へ、1つ又はそれ以上のデータベースから、コンテント供給者から、情報を転送する方法であつて、その情報は、プログラム、オーディオ、静止画、ビデオ又は、データファイル（例えば、リスト、スプレッドシート、報告、ドキュメント、プレゼンテーション、グラフィックス、販売情報）又は、それらの組合せを含み、(a) ROM部分とRAM部分とを有する、認証するハイブリッドデバイスに刻印され、且つ、著作権侵害者がコピーすることが困難なように配置される、予め形成された確認署名を含むROM部分を供給するスレッドと、(c) 特定のユーザに対して光デバイスとを唯一にし、且つ、ROMの予め形成された確認署名と組合せて、ユーザの個人化安全署名を供給する、ユーザに特定の暗号化された情報を含むRAM部分を供給するスレッドと、(d) コンテント供給者が、ユーザに個人化された安全署名を使用して、各ユーザに対して情報を暗号化し且つ、選択された暗号化された情報を特定のユーザのメモリ位置へダウンロードするスレッドと、(e) 使用後に符号化された暗号化された情報のみがユーザのメモリ位置に残るように、ユーザがそのような情報にアクセスしたいときには毎回、特定のユーザが、そのようにダウンロードされた選択された暗号化された情報を復号するために、ユーザに個人化された安全署名を使用するスレッドと、を有する方法により達成される。

【0011】コンテントを伝送するための認証するハイブリッドデバイスを使用は、コンテントの供給者とユーザの両方に優位点がある。

【0012】コンテント供給者は、インターネットのような、ネットワークを介してコンテントを簡単に供給でき、これは、潜在的な世界中の聴衆に小さなオーバーヘッドを許す。ユーザに供給されるコンテントは、そのユーザに“ロック”されることができ、それにより、認証されていないユーザは、認証されたユーザの認証するデバイス無しでは、そのコンテントを使用できない。供給者は、必要があるならば、この情報へのユーザアクセスを認証するデバイスの使用を通して、秘密情報を供給提供できるがしかし、単一の認証するデバイスを提供することも無しでは、ユーザはこれを他の者に配布できない。

【0013】更に、ゲームのようなあるコンテントが失われた又は盗まれた場合には、損失の元が追跡されることを可能とするために、デバイスに関連するコンテント内の個々の識別子は、元々“ロック”されている。異なる安全な方法も、基本的な特徴に追加できる。

【0014】ユーザへの優位点は、特定のユーザの認証

するデイスクにロックされているという事実に関わらず、コンテントは簡単に、インターネットのような、ネットワーク接続を介して生成されることを含む。コンテントは、移植でき、ユーザが旅行中に持つていくと望む場合には、ユーザはコンテントを（例えば、コンピュータのハードディスクに）コピーでき、そして、デイスクを持つていき、そして、CD-ROMドライブ、DVDリレー等のような、光デイスクドライブを装備するなどのコンピュータ上でも使用できる。更に、ユーザが光デイスクライタを有するならば、ユーザは、ユーザの認証するデイスクに1つ以上のプログラム又はドキュメントをダウンロードすることができる。デイスクにコンテントを書きこむ空間がある限り、ユーザは、追加のコンテントを設置することができ、これをユーザは、単一のデイスクへもつていくことが必要なのみで、使用できる。

【0015】更なる優位点は、本発明は、ユーザへ、ユーザによる認証されていない配布からコンテントの所有者を保護しながら正当な配布を行うことを許すことである。ユーザは、データ及び/又はソフトウェアのそれらのコピーを、貸し、再販し又は、与えることができるが、しかし、コンテントの使用を許すために、それらの認証するデイスクを、貸し/再販し/与えなければならぬ。ユーザは、単一のコピーのみの購入後に、複数のコピーの配布ができない。

#### 【0016】

【発明の実施の形態】図1は、認証するハイブリッド光デイスク10を示す。認証するハイブリッド光デイスク10は、ハイブリッド光デイスクであり、即ち、ROM部分14として知られるマスタライズされた予め記録された領域と、RAM部分21として知られる記録可能な領域の両方を有する。デイスクは、クランピングと回転のための中心穴12を有する。ROM部分14は、マスタライズされたセクションであり、即ち、マスタデイスクは、第1セクションにソフトウェアとデータが供給され、そして、続いて、直接的に又は中間的な“父”及び“母”デイスクを通して、使用される、複数のカスタム化されていないデイスクのコピーをスタンプするため、使用される。追加のマスタライズセクションも可能である。RAM部分21は、ライントラック形式（例えば、CD-WO又は、CD-R）又は、リニア形式（例えば、CD-RW）であり、標準的な光デイスク書き込み技術により、書き込みできる。認証するハイブリッド光デイスク10も、予め形成された確認番号22を有し、これは、マスタリング処理中に記録されたデイスクル信号であり、そして、続いて、認証するハイブリッド光デイスク10のROM部分14に刻印される。予め形成された確認番号22は、著作権侵害者がコピーするのが難しいように記録され、これは、上述の、Barcode他により、2001年1月29日に出願された、名称“プログラムCD-ROM上の予め形成された1

Dと唯一のIDを使用するコピー保護（Copy Protection Using a Preferred ID and a Unique ID on a Programmable CD-ROM）”の、米国特許出願番号09/772,333に開示されている。ROM部分14は、所定のアプリケーションの全てのデイスクに共通な他の情報又はプログラムを含む。

【0017】RAM部分21には、第2のセクション又は書き込みセクション16が、コンテント供給者又は、他の認証されたバーテイナーにより、配布前に書きこまれる。コンテント供給者は、コピーしづらい方法でエンドユーザにコンテントを手渡すようにするために、認証するハイブリッド光デイスク10を使用したい、情報コンテント（例えば、オーディオ、ビデオ、テキスト、データ等）の製造、販売、再販に関係している人又は実体として定義される。コンテント供給者は、自分のデータベース内に情報コンテントを維持し、そして、ネットワークを介してエンドユーザに情報を転送する。認証するハイブリッド光デイスク10が既に1つ又はそれ以上のセクションを有する場合には、書き込みセクション16が、第3又は、最後のセクションである。書き込みセクション16は、暗号化された方法で、1つ又はそれ以上の既知の絶対セクタアドレスに書きこまれる、ユーザに特定の暗号化情報24としても知られる、唯一の識別子番号又は、唯一のIDを有する。ユーザに特定の暗号化情報24は、ハイブリッド光デイスク10に書きこまれた各ユーザに特定の暗号化情報24が唯一の組合せの2値のデイズビットであるということにより、各ハイブリッド光デイスク10を特定のユーザに対して唯一にするように働く。ユーザに特定の暗号化情報24は、ユーザに個人化された安全番号を構成するために、予め形成された確認番号22と組合せられるようにも設計される。

【0018】ある実施例では、書き込みセクション16は、他のプログラム又は情報を有する。例えば、認証するハイブリッド光デイスク10は、更に、暗号化されたクライアントソフトウェアアプリケーション30を含むことができる、これは、安全な方法で、認証するハイブリッド光デイスク10の真正を確認するクライアントアプリケーションを含む。

【0019】認証するハイブリッド光デイスク10に関するマスタリングと製造の更なる詳細は、上述の、Barcode他による、1999年9月10日に出願された、名称“コピー保護されたハイブリッド光記録デイスク（Hybrid Optical Recordable Disc with Copy Protection）”の米国特許出願番号09/393,527で教示され、その開示は参照によりここに組み込まれる。予め形成された確認番号22とユーザに特定の暗号化情報24の使用と要求に関する詳細は、上述の、Barcode他によ

る、2001年1月29日に出願された、名称“プログラムCD-ROM上の予め形成されたIDと唯一のIDを使用するコピー保護(Copy Protection Using a Preformed ID and a Unique ID on a Programmable CD-ROM)”の米国特許出願番号09/772,333で教示され、その開示は参照によりここに組み込まれる。

【0020】認証するハイブリッド光ディスク10は、CD-R、CD-WO、又は、CD-RWライターのよな、記録可能な光ディスク技術を使用して書きこまれる、1つ又はそれ以上の追加の書き込みセッション18を有する。このセッションは、認証するハイブリッド光ディスク10の配布後においても書き込むことができ、そして、暗号化されたデータブロック32と暗号化された実行可能ブロック34を含むことができる。認証するハイブリッド光ディスク10は、更なる書き込み領域20も含むことができ、それはRAM部分21のまだ書きこまれていない部分である。

【0021】用語“暗号化された方法で書きこむ”は、データがどのようにに蓄積されたかを知らないリターータに、コンテンツが明らかでないように書きこまれることを意味する。図1b、1c及び、1dに戻ると、暗号化の幾つかの例示の方法の概略を示す。図1bは、唯一の識別子35のシンボルが、個々の基準で又はブロックで、シンボル36の他のシンボル又はグループで置き換えられる、置換機構を示す図である。図1cは、単純なハイディング(hiding)機構を示し、ここでは、唯一の識別子35が、シンボル37の長い系列内に隠される。その位置と長さは、復号を行うために知らねばならない。図1dは、更に複雑なハイディング(hiding)機構を示し、ここでは、唯一の識別子35のシンボルは、個々に又はグループの何れかで、スクランブルされ、そして、シンボル38の長い系列内に隠される。本発明は、ユーザに特定の暗号化情報24を暗号化された方法で、認証するハイブリッド光ディスク10のRAM部分21に書きこむために、1つ又はそれ以上のこれらの機構又は、他の機構を使用できる。

【0022】図2は、ユーザに個人化された安全署名を構成する方法を示す図である。予め形成された確認署名22とユーザに特定の暗号化情報24が連結され、ユーザに個人化された安全署名72が構成される。

【0023】次に図3は、暗号化されたクライアントプログラムセッション30が構成され、且つ、本発明で使用するために認証するハイブリッド光ディスク10に書きこまれる1つの方法を示す図である。暗号化されたクライアントプログラムセッション30は、元の実行可能なプログラムとディスク上で同じ名前の単一のクライアントセッション30は、最初に走る、自己

抽出ソフトウェア40を含む。さらに、プログラムが実行されたときメモリ内にハッキングソフトウェアの存在をチェックする、ハッキング対抗ルーチン42を含む。さらに、多様なデータ及び/又はコマンド44を有する部分のを含む。多様なコードは一般的には、同じ結果を達成する、複数の経路を提供するが、しかし、プログラムが実行されるときに毎回異なる経路を通るように構成される。多様なコードは、プログラムを更なるリバースエンジニアリングしにくくするのに使用される。復号ルーチン46は、暗号化されたクライアントプログラクセッション50復号するため、認証するハイブリッド光ディスク10上に蓄積されたデータ(特に予め形成された確認署名22とユーザに特定の暗号化情報24)を使用するように設計される。暗号化されたクライアントプログラクセッション30は、さらに、公開鍵暗号化を使用して、安全な方法で、認証するハイブリッド光ディスク10の真正と高潔さを確認するために使用される、秘密暗号鍵の組みを含む、秘密(プライベート)鍵領域52を有する。

【0024】図4は、本発明で使用される光ディスクを製造する方法のブロック図を示す。ハイブリッド光ディスクは、ステップ110で、予め形成された確認署名22を用いてマスタ化され、そして、ステップ112で、同じ予め形成された確認署名22を有する認証するハイブリッド光ディスク10の組みを製造するために使用される。ディスクへの全ての連続する情報転送は、標準的なCDライター技術による。ステップ114で、個々の認証するハイブリッド光ディスク10に対して、ユーザに特定の暗号化情報24が発生される。予め形成された確認署名22は、ディスクから読まれ(ステップ118)そして、ユーザに特定の暗号化情報24と連結され、ユーザに個人化された安全署名72を構成し、これは、暗号鍵としても働く(ステップ120)。ユーザに個人化された安全署名72は、ステップ122で、クライアントプログラクセッション62を唯一に暗号化するのに使用される。暗号化されたクライアントプログラクセッション50は、ステップ124で、前に形成されたISO9660互換のファイルメージに挿入される。セッションの主データチャネルは、ユーザに特定の暗号化情報24で修正され(ステップ126)、そして、全体のブロックが、ステップ128で、RAM部分16として、認証するハイブリッド光ディスク10に書きこまれる。これは、上述の、Barnard他による、2001年1月29日に出願された、名称“プログラムCD-ROM上の予め形成されたIDと唯一のIDを使用するコピー保護(Copy Protection Using a Preformed ID on a Programmable CD-ROM)”の米国特許出願番号09/772,333で詳細に開示される。認証するハイブリッド光デ

イスク10は、そして、多くの方法（例えば、メール、店を通した配布等）で配布される。

【0025】図5aは、認証するハイブリッド光デイスク10の真正を確認し且つ続いて望まれるコンテンプツを暗号化するために、ユーザに個人化された安全署名72が、安全な方法で遠隔位置に送られる方法の概略を示す。これは、遠隔位置170により、認証するハイブリッド光デイスク10の有効性を確認することを許す方法の使用を要求する。クライアントブリック52は、エンドユーザのコンピュータシステム上で走り、これは、物理的に遠隔位置170から離れているが、しかし、（例えば、インターネットのような）ネットワーク58を介して接続されている。遠隔位置170は、望まれるコンテンプツを暗号化し且つ送る方法を含む。クライアントブリック52は、これは、暗号化されたクライアントブリック52のコンテンプツ30内で暗号化されたクライアントブリック52として、認証するハイブリッド光デイスク10上で元々暗号化されており、データリードスデック10で、認証するハイブリッド光デイスク10から、予め形成された確認署名22とユーザに特定の暗号化情報24を読み、そして、それらをユーザに個人化された安全署名72に結合するように設計されている。遠隔位置170は、ユーザに個人化された安全署名72に関する鍵要求64を、クライアントブリック52に送る。鍵要求64に含まれているのは、要求に答えるときに、秘密鍵領域52からの複数の鍵の1つを使用するメッセージである。クライアントブリック52は、ユーザに個人化された安全署名72を、選択された秘密鍵で署名されている、署名されたメッセージ66内で、遠隔位置170へ送る。遠隔位置170は、選択した秘密鍵に対応する公開鍵を所有し、そして、クライアントブリック52の真正を確認でき、そして、従って、認証するハイブリッド光デイスク10の真正を確認できる。遠隔位置170は、一旦ユーザに個人化された安全署名72を所有すると、望まれるコンテンプツを復号できる。これは、更には下で詳しく述べる。

【0026】図5bは、秘密鍵領域52内で有効な秘密鍵、それらの対応する公開鍵と、それらが遠隔位置170とクライアントブリック52の間でどのようなように使用されるかの概略を示す。クライアントブリック52は、暗号化されたクライアントブリック52のコンテンプツ30の秘密鍵領域52内に蓄積された、秘密鍵シリーズ80が設けられている。これらの秘密鍵は、対応する公開鍵で暗号化されている。これらの秘密鍵で、例えば、秘密鍵84（他の秘密鍵86, 88, 90及び、92も示されている）は、公開鍵96で暗号化されたメッセージを復号できる（他の公開鍵98, 100及び、102も示されている）。公開鍵96は、秘密

鍵84により署名されたメッセージの真正をチェックできる。遠隔位置170は、秘密鍵シリーズ80内の秘密鍵に対応する公開鍵の、公開鍵シリーズ82を含む。公開鍵シリーズ82は、秘密鍵シリーズ80に対応する鍵の全体の組み又は、そのサブセットを有することができる。後者の配置は、クライアントブリック52を修正することなしに、1つのクライアントブリック52を1つの供給者に対し、ある鍵を排他的に維持することを許す。何れかの鍵の安全性が傷つけられる場合には、特定の鍵が遠隔位置170から削除され、そして、安全性の傷が閉じられる。

【0027】遠隔位置170は、ランダムに、公開鍵シリーズ82から公開鍵“X”を選択し、それを選択された公開鍵106とする。遠隔位置170は、鍵要求64をクライアントブリック52に送り、そして、どの鍵が選択された公開鍵106として選択されたかを鍵要求64内で示す。クライアントブリック52は、秘密鍵シリーズ80から対応する秘密鍵を選択し、選択された秘密鍵104を与える。選択された公開鍵106／選択された秘密鍵104の組みは、公開／秘密鍵チャネル108を構成する。クライアントブリック52は、遠隔位置170へ送られる署名されたメッセージ66を署名するために、選択された秘密鍵104を使用する。

【0028】図6aは、ユーザが新たなコンテンプツを要求したときに、発生するデータの流れを示す概略図である。このコンテンプツは、プログラム、オーディオ、静止画、ビデオ又は、データファイル（例えば、リスト、スプレッドシート、報告、ドキュメント、プレゼンテーション）を含む。ユーザサイト171で、予め形成された確認署名22とユーザに特定の暗号化情報24が、ユーザに個人化された安全署名72を構成するのに使用される。ユーザに個人化された安全署名72は、ネットワーク58を介して、遠隔位置170へ送られる。遠隔位置170では、ユーザにより注文された暗号化されていないコンテンプツであるプレゼンコンテンプツ4は、ユーザに個人化された安全署名72を使用して、暗号化ユーザデータ76により、暗号化される。これは、選択された暗号化情報56を形成する。プレゼンコンテンプツ4に依存した情報56は、選択された暗号化情報56は、暗号化されたデータパケット32又は、暗号化された実行可能パケット34の何れかである。これらは、鍵としてユーザに個人化された安全署名72で暗号化されているので、認証するハイブリッド光デイスク10を所有するユーザは、選択された暗号化情報56は、そして、ユーザサイト171にネットワーク58を介してダウンロードされる。ユーザサイト171では、選択された暗号化情報56は、メモリ位置78に書きこまれる。この例では、メモリ位

図78は、認証するハイブリッド光ディスプレイ10のRAM部分21内の追加書き込みセッション18である。メモリ位置は、デジタルコンテンツを蓄積できる他の位置（例えば、ハードドライブ、フロッピーディスク、フラッシュROM及び、その他）でも良い。

【0029】ネットワークの性質は、複数のユーザが同時に、遠隔位置170にアクセスし、且つコンテンツをダウンロードすることを許すことは理解されよう。遠隔位置170は、各特定のユーザに対する、ユーザに個人化された安全署名72を受信し、プレイコンソントップ4を、特定のユーザのユーザに個人化された安全署名で暗号化し、選択された暗号化情報56を特定のユーザのメモリ位置78にダウンロードする。

【0030】図6bは、ユーザに暗号化されたコンテンツを送るためのデータの代わりのフローを示す概略図である。この実施例では、ユーザに個人化された安全署名72は、コンテンツ供給者の遠隔位置170でフアイルされた暗号化されていないコンテンツである、プレイコンソントップ4は、蓄積されたユーザに個人化された安全署名72を使用して、暗号化ユーザインタフェース76により暗号化される。これは、選択された暗号化情報56を生成する。プレイコンソントップ4の性質に依存して、選択された暗号化情報56は、暗号化されたデータパッケージ32又は、暗号化された実行可能パッケージ34の何れかである。これらは、鍵として、ユーザに個人化された安全署名72を使用して暗号化されているので、認証するハイブリッド光ディスプレイ10を所有するユーザは、選択された暗号化情報56を使用することができる。選択された暗号化情報56は、例えば、電子メールメッセージ73を介して、登録されたユーザに送られることができる。この暗号化／配送方法は、ユーザ以外の者が（例えば、親類の買物贈り物）、所定のユーザのために、暗号化されたコンテンツを購入することを許す安全性の考えから、コンテンツ供給者は、このサービスを含んでも含まなくても良い。

【0031】図6cは、ディスプレイの所有者が、新たなコンテンツを得る方法を示す。ステップ140では、ユーザは、ネットワークを介して、コンテンツ140では、ユーザは、ネットワークを介して、コンテンツ供給者と通信する。ユーザは、家庭からインターネットサイトに接続でき、又は、このコンテンツを販売し且つ転送するキオスクのような、他の場所に行くことができる。ユーザがコンテンツ供給者と接続を達成する幾つかの手段がある。コンテンツ供給者の遠隔位置170は、チャネル（例えば、ネットワーク、インターネット等）を介してアクセス可能である。ユーザはコンテンツ供給者のアドレス（例えば、インターネットURL）にタイプできる。代わりに、認証されたハイブリッド光ディスプレイ10は、自動的に又はリンク上のユーザクリックにより、ユーザを遠隔位置170に接続するリンクで符号化される

ことも可能である。後者の代わりは、ネットワークアドレスのタイプのユーザエラーの可能性を除去する。

【0032】そして、ユーザは、ダウンロードしたいコンテンツを選択し（ステップ142）、そして、必要ならば、ネットワーク（例えば、インターネットを介してケーブルカード支払い）を介して通常的手段でコンテンツの支払いをする（ステップ144）。コンテンツは、ゲーム、音楽、ビデオ、本のようなテキスト又は、他の形式のダウンロード可能な情報である。支払いは、ネットワークを介した支払いを行う通常的手段でも良い。ユーザは、ユーザの銀行又は他の商用機関からコンテンツ供給者へ所定の支払い額を認証する、支払い番号（例えば、デビット又は、クレジットカード番号）を、転送できる。（例えば、ユーザからの前納、コンテンツ供給者の送信の考え等により、）支払い番号が取る他の形式は、予め定められたダウンロードのユーザ番号を与える、コンテンツ供給者からの認証番号である。

【0033】一旦ユーザが、望みのコンテンツを選択し且つ支払いをしたなら、ユーザは、認証するハイブリッド光ディスプレイ10をディスプレイターに、ステップ146で置く。公にアクセス可能な、キオスクは、そのようなディスプレイターを装備している。ユーザが家にいる場合には、メモリ位置78が認証するハイブリッド光ディスプレイ10のRAM部分21にある場合には、ユーザは、光ディスプレイターを有しなければならぬ。クライアントアプリケーション62は、自動開始又は、選択される（ステップ148）。クライアントアプリケーション62は予め形成された確認署名22とユーザに特定の暗号化情報24を読み（ステップ150）、そして、それらをユーザに個人化された安全署名72に連結し、これは、復号鍵として働く（ステップ152）。安全チャネルは、クライアントアプリケーション62と遠隔位置170の間に確立され（ステップ154）そして、ユーザに個人化された安全署名72は、遠隔位置170に供給される（ステップ156）。

【0034】ステップ158では、遠隔位置170が、ユーザに個人化された安全署名72は無効である決定する場合には、又は、失われた場合には、処理は停止する（ステップ160）。ユーザに個人化された安全署名72は有効であると決定する場合には、伝送に対する認証は、許可されそして、遠隔位置170はプレイコンソントップ4を、ユーザに個人化された安全署名72を使用して、暗号化する（ステップ162）。（暗号化されたデータパッケージ32又は暗号化された実行可能パッケージ34で具体化される）暗号化情報56は、ライタに送られ（ステップ164）、ここで、新たなセッションに書きこまれる（ステップ166）。ユーザは支払いを行い、そして、有効な認証するハイブリッド光ディスプレイ10を所有するとして確認されるので、これは、認証された転送として知られる。一旦コンテンツが完全に書



きとされると、接触は閉じる（ステップ168）。

【0035】図6dは、ユーザに個人化された安全署名72を送信する安全な方法の更なる詳細を示す。ステップ172で、遠隔位置170は、ランダムに、公開鍵シリアルズ82から、選択された公開鍵106を選択する。ステップ174では、遠隔位置170は、公開鍵/秘密鍵チャネル108を使用するために、鍵要求64をクライアントアプリケーション62へ送る（即ち、ランダム鍵が選択される）。クライアントアプリケーション62は、ユーザに個人化された安全署名72を、メッセージにフオーマットし（ステップ176）、選択された秘密鍵104で署名する（ステップ178）。クライアントアプリケーション62は、署名されたメッセージ66を送る（ステップ180）。遠隔位置170は、署名されたメッセージ66を受信しそして、署名されたメッセージ66を確認するために選択された公開鍵106を使用する（ステップ182）。署名されたメッセージ66が有効でない場合には（ステップ184）、処理は停止する（ステップ186）。署名されたメッセージ66が有効な場合には、処理は継続する（ステップ188）。

【0036】一旦ユーザが選択された暗号化情報56を、認証された転送で、ダウンロードすると、認証するハイブリッド光ディスク10は、ユーザが暗号化された情報にアクセスすることを許すように働く。暗号化情報56は、（暗号化されたデータバツケージ32として実現される）暗号化されたデータ又は、（暗号化された実行可能なプログラムとして実現される）暗号化された実行可能なプログラムである。最初に、暗号化された実行可能なプログラムへのユーザアクセスを説明する。図7は、本発明で使用するために、暗号化された実行可能なバツケージ34が構造化されそして、認証するハイブリッド光ディスク10に書きこまれる方法の図である。暗号化された実行可能なバツケージ34は、元の実行可能なプログラムとしてディスク上に同じ名前を有する、単一の実行可能なプログラムである。暗号化された実行可能なバツケージ34は、最初に走る自己抽出ソフトウェア40を含む。更に、プログラムが実行されたときに、メモリ内にハッキングソフトウェアの存在をチェックする、ハッキング對抗ルーチン42を有する。それは、更に、多様なデータ及び/又はコマンド44を含む。多様なコマンドは一般的には、同じ結果を達成する、複数の経路を提供するが、しかし、プログラムが実行されるときに毎回異なる経路を通るように構成されそして、プログラムを更にリバースエンジニアリングしやすくする。プログラムチン46は、暗号化された実行可能48を復号するために、認証するハイブリッド光ディスク10上に蓄積されたデータ（特に予め形成された確認署名22とユーザに特定の暗号化情報24）を使用するように設計される。

【0037】図8は、本発明が、エンドユーザの所有する、暗号化された実行可能なバツケージ34で動作するように設計される方法を示す。ステップ190では、エンドユーザは認証するハイブリッド光ディスク10を、光ディスクドライバ（例えば、CD-ROM, CD-R又は、CD-RWドライバ）に挿入する。認証するハイブリッド光ディスク10上の暗号化された実行可能なバツケージ34は、自動的に実行するか又は、選択される（ステップ192）。プログラムは最初に、プログラムをリバースエンジニアリングするのに使用され且つコピー保護機構を打ち負かす、ハッキングソフトウェアのために、ハッキング對抗ルーチン42を使用する（ステップ194）。そのようなリバースエンジニアリングソフトウェアが存在する場合には、ハッキング對抗ルーチンは、ユーザにエラーメッセージを表示し、そして、自動的に停止する（ステップ196）。

【0038】エンドユーザシステムに、リバースエンジニアチン46は、予め形成された確認署名22をステップ198で読む。ステップ200では、復号ルーチン46は、ユーザに特定の暗号化情報24と予め形成された確認署名22を、ユーザに個人化された安全署名72に連結し、これは暗号化鍵としても働く。ユーザに個人化された安全署名72は、そして、暗号化された実行可能48を復号するのに使用される（ステップ204）。プログラムはそして、暗号化が有効であったかを決定する（ステップ206）。これを行うのに、例えば、暗号化プログラム内のフラグを見つけたら、オペレーティングシステムに特有のコードが復号された実行可能に存在するかをチェックするように、幾つかの方法がある。復号が、不成功の場合には、エラーメッセージが表示され、そして、プログラム及び全体の処理が停止する（ステップ196）。復号が成功した場合には、元の実行可能は開始される（ステップ208）。

【0039】復号ルーチン46は、バツクグラウンドに残り（ステップ212）、プログラムは実行し（ステップ210）そして終了する（ステップ214）。一旦もとのプログラムが、終了すると、復号ルーチン46は、元のプログラムにより使用されるメモリとハードウェア空間をクリアし（ステップ216）、そして、閉じる（ステップ218）。このように、元の実行可能な復号された形式は、削除されそして、符号化され暗号化された情報（例えば、暗号化された実行可能なバツケージ34）が、ユーザのメモリ位置78内に残る。認証と復号処理は実行可能が開始されると毎回繰り返される。

【0040】図9aは、暗号化されたデータへのユーザアクセスを与える1つの方法を示す。この方法は、暗号化されたデータバツケージ32を復号するために、復号

鍵を安全な方法で送る。暗号化されたデータバツケー  
ジ32は、幾つかの方法で構成される。それは、全体の暗  
号化された情報よりなる。その場合には、暗号化された  
実行可能バツケージ34にたいして使用されるサポーテ  
ィンクルーチン（例えば、自己抽出ソフトウェア40、  
ハッキング對抗ルーチン42）は、要求されない。暗号  
化されたデータバツケージ32は、サポーティンクル  
ーチンを含むために構成されることができる。暗号化され  
たデータバツケージ32は、示されているように又は、  
ハードドライブ、コンパクトフラッシュ（登録商標）等  
のような、ユーザシステム上の他のメモリ位置内に、認  
証するハイブリッド光ディスク10上に蓄積され得る。

【0041】安全な方法で互いに通信する2つのアプ  
リケーションが、同じシステム上で使用される。第1は、  
再生アプ리케이션又は、顧客アプ리케이션60  
であり、これは、暗号化されたデータバツケージ32を  
復号するルーチンを含む、データ使用プログラム（例え  
ば、テキストリーダ、スプレッドシート又はプレゼンテ  
ーションプログラム、サウンド又はビデオ再生アプリ  
ケーション）であるが、しかし、復号鍵は含んでいない。  
復号鍵は、第2のアプ리케이션により、それに渡さ  
れる。第2のアプ리케이션は、クライアントアプ  
リケーション62であり、それは、もともと、認証するハ  
イブリッド光ディスク10上で暗号化されている。クラ  
イアントアプ리케이션62は、データリーダーとス  
キャナで、認証するハイブリッド光ディスク10から、  
予め形成された確認番号22とユーザに特定の暗号化情  
報24を、読みそして、それらを暗号化鍵としても働  
くユーザに個人化された安全署名72に結合するように  
設計される。顧客アプ리케이션60は、クライアント  
アプ리케이션62へ、ユーザに個人化された安全  
署名72に関する最初に鍵要求64を送る。鍵要求64  
に含まれるのは、要求に答えるときに、秘密鍵領域52  
からの複数の鍵の1つを使用するときに、秘密鍵領域52  
クライアントアプ리케이션60は、ユーザに個人化さ  
れた安全署名72を、選択された秘密鍵で署名されてい  
る、署名されたメッセージ66内で、顧客アプリケー  
ション60へ戻す。顧客アプ리케이션60は、選択し  
た秘密鍵に対応する公開鍵を所有し、そして、クライ  
アントアプ리케이션62の真正を確認でき、そして、  
従って、認証するハイブリッド光ディスク10の真正を  
確認できる。顧客アプ리케이션60は、一旦ユーザ  
に個人化された安全署名72を所有すると、認証するハ  
イブリッド光ディスク10から暗号化されたデータバ  
ツケージ32を読むことができ（スレッズ68）とし  
て、それを復号できる。これは、更に以下で詳しく述べ  
る。

【0042】図9bは、秘密鍵領域52内で有効な秘密  
鍵、それらの対応する公開鍵と、それらが顧客アプリ  
ケーション60とクライアントアプ리케이션62の間

でどのように使用されるかの概略を示す。図3を参照す  
ると、クライアントアプ리케이션62は、暗号化さ  
れたクライアントアプ리케이션バツケージ30の秘密  
鍵領域52内に蓄積された、秘密鍵シリーズ80が設け  
られている。これらの秘密鍵は、対応する公開鍵で暗号  
化されたメッセージを復号できそして、それらは、安全  
な方法でメッセージを署名できる。例えば、秘密鍵84  
は、公開鍵96で暗号化されたメッセージを復号でき  
る。公開鍵96は、秘密鍵84により署名されたメッセ  
ージの真正をチェックできる。顧客アプリケーシ  
ョン60は、秘密鍵シリーズ80内の秘密鍵に対応する公開  
鍵の、公開鍵シリーズ82を含む。公開鍵シリーズ82  
は、秘密鍵シリーズ80に対応する鍵の全体の組み又  
は、そのサブセットを有することができる。後者の配  
置は、クライアントアプ리케이션を修正することな  
しに、1つのアプ리케이션又は1つの供給者に対  
し、ある鍵を排他的に維持することを許す。何れかの鍵  
の安全性がが傷つけられる場合には、特定の鍵が顧客  
アプ리케이션60から削除され、そして、安全性の傷  
が閉じられる。

【0043】顧客アプ리케이션60は、ランダム  
に、公開鍵シリーズ82から公開鍵“X”を選択し、そ  
れを選択された公開鍵106とする。顧客アプリケーシ  
ョン60は、鍵要求64をクライアントアプリケーシ  
ョン62に送り、そして、どの鍵が選択された公開鍵10  
6として選択されたかを鍵要求64内で示す。クライ  
アントアプ리케이션62は、秘密鍵シリーズ80から  
対応する秘密鍵を選択し、選択された秘密鍵104を与  
える。選択された公開鍵106／選択された秘密鍵10  
4の組みは、公開／秘密鍵チャネル108を構成する。  
クライアントアプ리케이션62は、顧客アプリケー  
ション60へ送られる署名されたメッセージ66を署名  
するために、選択された秘密鍵104を使用する。

【0044】図10、及び、図3、9a及び、9bを参  
照し、本発明は、選択された暗号化された情報を購入し  
且つダウンロードした特定のユーザの持つ、暗号化され  
たデータファイルと共に動作するように設計された、第  
1の実施例を示す。この実施例では、暗号化されたデー  
タバツケージ32は、認証するハイブリッド光ディスク  
10上に蓄積されている。スレッズ220で、ユーザは  
認証するハイブリッド光ディスク10を光ディスク  
ドライブに挿入する。顧客アプ리케이션60は、自動実  
行し又は、選択される（スレッズ222）。スレッズ2  
24では、クライアントアプ리케이션62が、自動  
実行し又は開始される。顧客アプ리케이션60は、  
クライアントアプ리케이션62を開始するエージェ  
ント又は、要求者でもよい。クライアントアプリケー  
ション62は最初に、ホストマシ上で走るハッキングソ  
フトウェアがあるかをチェックする（スレッズ22  
6）。そのようなソフトウェアは、クライアントアプ

ケーション62を壊そうとして、クライアントプログラムのセッション62が使用するステツプに続くように使用される。そのようなソフトウェアがホストマシ上で実行されている場合には、クライアントプログラムのセッション62は停止し（ステツプ228）そして、データの復号は可能ではない。

【0045】ホストコンピュータが安全であると決定された場合には、クライアントプログラムのセッション62は、ステツプ230で、認証するハイブリッド光ダイスク10から、予め形成された確認署名22とユーザに特定の暗号化情報24を読み、そして、ステツプ232で、2つのIDを、暗号化鍵としても働く、ユーザに個人化された安全署名72に連結する。顧客プログラムのセッション60は、ランダムに公開鍵シリーズ82から選択された公開鍵106を選択する（ステツプ234）。ステツプ236では、顧客プログラムのセッション60は、クライアントプログラムのセッション62へ、署名されたメッセージ66で、ユーザに個人化された安全署名72が送られることを要求する、鍵要求鍵要求64を送る。クライアントプログラムのセッション62は、ユーザに個人化された安全署名72を含むメッセージを生成し、顧客プログラムのセッション60により要求されるように選択された秘密鍵104でメッセージを署名し、そして、署名されたメッセージ66を顧客プログラムのセッション60に送る（ステツプ238）。

【0046】顧客プログラムのセッション60は、署名されたメッセージ66を受信しそして、ステツプ240で、署名されたメッセージ66の同一性を確認するために選択された公開鍵106を使用し、そして、認証するハイブリッド光ダイスク10の同一性を確認する。チェックが失敗すると、復号は停止し（ステツプ228）そして、エンボージャに復号されたコンテンツは示されない。おそらく、これは、ダイスクが偽造又は、ある方法で損害を受けているためである。メッセージが有効である場合には、顧客プログラムのセッション60は、ユーザに個人化された安全署名72を使用し、ステツプ242で、暗号化されたデータメッセージ32を復号し、そして、それをエンボージャに表示する（ステツプ244）。

【0047】図11、及び、図3、9a及び、9bを参照し、本発明は、選択された暗号化された情報を購入し且つダウンロードした特定のユーザの持つ、暗号化されたデータファイルと共に動作するように設計された、第2の実施例を示す。この実施例では、暗号化されたデータメッセージ32は、認証するハイブリッド光ダイスク10以外のメモリ位置（例えば、ユーザのハードドライブ）に蓄積されている。ステツプ250、ユーザは、顧客プログラムのセッション10（例えば、オーディオプレーヤ、ドキュメントビューア、プレゼンテーションプログラム）を選択する。ユーザ又は、プログラムのセッションは、ステツプ252で、オーブするするために、データファイルとして暗号化されたデータメッセージ32を選択す

る。ステツプ250と252は、オペレーティングシステムが対応するプログラムのセッションをオーブするデータファイルの選択を許す場合には、結合される。ステツプ254では、顧客プログラムのセッション60は、暗号化されたデータメッセージ32は暗号化されたデータであることを認識する。顧客プログラムのセッション60は、認証するハイブリッド光ダイスク10が挿入されねばならないというメッセージをユーザに表示する（ステツプ256）。ステツプ258で、ユーザは、認証するハイブリッド光ダイスク10を光ダイスクに挿入する。ステツプ224では、クライアントプログラムのセッション62が、自動実行し又は開始される。顧客プログラムのセッション60は、クライアントプログラムのセッション62を開始するエージェント又は、要求者でもよい。クライアントプログラムのセッション62は最初に、ホストマシ上で走るハッキングソフトウェアがあるかをチェックする（ステツプ226）。そのようなソフトウェアは、クライアントプログラムのセッション62を壊そうとして、クライアントプログラムのセッション62が使用するステツプに続くように使用される。そのようなソフトウェアがホストマシ上で実行されている場合には、クライアントプログラムのセッション62は停止し（ステツプ228）そして、データの復号は可能ではない。

【0048】ホストコンピュータが安全であると決定された場合には、クライアントプログラムのセッション62は、ステツプ230で、認証するハイブリッド光ダイスク10から、予め形成された確認署名22とユーザに特定の暗号化情報24を読み、そして、ステツプ232で、2つのIDを、暗号化鍵としても働く、ユーザに個人化された安全署名72に連結する。顧客プログラムのセッション60は、ランダムに公開鍵シリーズ82から選択された公開鍵106を選択する（ステツプ234）。ステツプ236では、顧客プログラムのセッション60は、クライアントプログラムのセッション62へ、署名されたメッセージ66で、ユーザに個人化された安全署名72が送られることを要求する、鍵要求鍵要求64を送る。クライアントプログラムのセッション62は、ユーザに個人化された安全署名72を含むメッセージを生成し、顧客プログラムのセッション60により要求されるように選択された秘密鍵104でメッセージを署名し、そして、署名されたメッセージ66を顧客プログラムのセッション60に送る（ステツプ238）。

【0049】顧客プログラムのセッション60は、署名されたメッセージ66を受信しそして、ステツプ240で、署名された公開鍵106の同一性を確認するために選択された公開鍵106を使用し、そして、認証するハイブリッド光ダイスク10の同一性を確認する。チェックが失敗すると、復号は停止し（ステツプ228）そして、エンボージャに復号されたコンテンツは示されない。おそらく、これは、ダイスクが偽造又は、ある方法で損害を受けているためである。メッセージが有効である場

合には、顧客アプリケーション60は、ユーザに個人化された安全署名72を使用し、ステンプ242で、暗号化されたデータパッケージ32を復号し、そして、それをエンドユーザに表示する(ステンプ244)。

【0050】本発明は、音楽、ビデオ、グラフィック、テキスト及び、写真及び、多くの、遠隔ダウンロードをわたる高度な制御を許す。本発明とその遠隔ダウンロードを亘る制御の程度は幾つかの例で最も良く示され得る、

例1。電子コンピュータゲームの製作者は、ゲームが顧客にダウンロード出来るようにすることを望む。これは、インターネットのようなネットワーク58を介して達成できる単純な配布モデルを形成する。しかしながら、ゲーム製作者は、エンドユーザを超えて配布することを制限したい。ゲーム製作者は、製造された認証するハイブリッド光ディスク10を有することができ、各ディスクは、ROM部分14に刻印された(ディスクの組みに唯一である)予め形成された確認署名22を含む。各ディスクは、唯一のユーザに特定の暗号化情報24も含む。そのように準備されたディスクはゲーム製作者により、通常の配布手段(例えば、メール、ゲームプレイヤーに訴える小売店、ゲーム雑誌のカバーに示され、等)で、顧客又は、潜在的な顧客へ、配布される。例えば、ディスクは、入手できる1つのゲームを購入するときに顧客にメールされ、そして、顧客が買う第1のゲームを含む。

【0051】続くゲームに対して、ユーザは、単にゲーム製作者の、インターネット上のウェブサイトに接続し、望むゲームを注文するだけで良い。ユーザは、電子的にゲームの支払いをする。ここで説明した技術を紹介して、ゲーム製作者は、望むゲームをユーザの認証するハイブリッド光ディスク10の鍵に暗号化し、そして、暗号化されたゲームをユーザに送る。ユーザの位置では、ゲームは、(ユーザが光ディスクライターを有し、ユーザの認証するハイブリッド光ディスク10に十分なスペースがあれば)認証するハイブリッド光ディスク10に蓄積され、又は、ユーザのハードドライブのよな他のメモリ位置に蓄積される。

【0052】ゲームは、ユーザの認証するハイブリッド光ディスク10が、ユーザのシステム上の光ディスクリーダー内で有効な場合にのみ実行するために、ここでで説明したのと同様な技術を使用できる、暗号化された実行可能ファイルである。

【0053】このシナリオでは、ユーザは、ダウンロードされたゲームのコピーを作るのが自由である。例えば、ユーザは、旅行中にそれらにアクセスするために、幾つかのゲームをラップトップコンピュータに送りたい場合がある。これは、ユーザが認証するハイブリッド光ディスク10をもって行く限り可能である。ユーザは、認証するハイブリッド光ディスク10と共に、友達の家

で実行するためにゲームを持っていくこともできる。しかしながら、永久に友達にゲームへのアクセスを与えるためには、ユーザは認証するハイブリッド光ディスク10を移すことを必要とし、これは、そのディスクがアクセスを許していた全てのゲームへの自分自身のアクセスを取り除く。このように、ユーザは自由にゲームの正当な使用を行うことができ、しかし、ユーザによる配布から保護される。

【0054】例2。電子ブック(しばしばeブックと呼ばれる)の“出版者”は、顧客に、ダウンロードで本を手でできるようにしたい。これは、インターネットのようなネットワーク58を介して達成できる単純な配布モデルを形成する。ゲームの場合のように、出版者は、エンドユーザを超えて配布することを制限したい。出版者は、製造された認証するハイブリッド光ディスク10を有することができ、各ディスクは、ROM部分14に刻印された(ディスクの組みに唯一である)予め形成された確認署名22を含む。各ディスクは、唯一のユーザに特定の暗号化情報24も含む。そのように準備されたディスクは出版者により、通常の配布手段(例えば、メール、読者に訴える小売店、等)で、顧客又は、潜在的な顧客へ、配布される。例えば、ディスクは、入手できる1つのeブックを購入するときに顧客にメールされ、そして、顧客が買う第1のeブックを含む。

【0055】続くeブックに対して、ユーザは、単に出版者の、インターネット上のウェブサイトに接続し、望むeブックを注文するだけで良い。ユーザは、電子的にeブックの支払いをする。ここで説明した技術を紹介して、出版者は、望むeブックをユーザの認証するハイブリッド光ディスク10の鍵に暗号化し、そして、暗号化されたeブックをユーザに送る。ユーザの位置では、eブックは、(ユーザが光ディスクライターを有し、ユーザの認証するハイブリッド光ディスク10に十分なスペースがあれば)認証するハイブリッド光ディスク10に蓄積され、又は、ユーザのハードドライブのよな他のメモリ位置に蓄積される。

【0056】eブックは、ユーザの認証するハイブリッド光ディスク10が、ユーザのシステム上の光ディスクリーダー内で有効な場合にのみ、ここで説明したのと同様な技術を使用して読まれることが可能な、暗号化されたデータファイルである。これは、クライアントアプリケーション62を知っているデキストリアの使用を必要とし、そして、暗号化されたデータを復号するために、ユーザに個人化された安全署名72を使用する。出版者は、ユーザに個人化された安全署名72を使用するハイブリッド光ディスク10上にそのようなリーダーを含めることができる。

【0057】このシナリオでは、ユーザは、ダウンロードされたeブックのコピーを作るのが自由である。例えば、ユーザは、旅行中にそれらにアクセスするため

に、幾つかのユーザックをラップトップコンピュータに送りたい場合がある。これは、ユーザが認証するハイブリッド光ディスク10をもつて行く限り可能である。ユーザは、認証するハイブリッド光ディスク10と共に、友達の家で実行するためにユーザックを持つていくこともできる。しかしながら、永久に友達にユーザックへのアクセスを与えるためには、ユーザは認証するハイブリッド光ディスク10を移すことを必要とし、これは、そのディスクがアクセスを許していた全てのユーザックへの自分自身のアクセスを取り除く。このように、ユーザは自由にユーザックの正当な使用を行うことができ、しかし、ユーザによる配布から保護される。

【0058】例3。中央研究所図書館は、幾つかの様々な会社位置でクリアランスを有する科学者に、ダウンロードで秘密報告を入手できるようにしたい。これは、会社のイントラネットのようなネットワーク58を介して達成できる単純な配布モデルを形成する。そのような報告の配布が、許可されたそれらの人へのみ厳しく制限されることは、会社の安全性には重要である。図書館は、製造された認証するハイブリッド光ディスク10を有することができる。各ディスクは、ROM部分14に刻印された(ディスクの組みに唯一である)予め形成された確認番号22を含む。各ディスクは、唯一のユーザに特定の暗号化情報24も含む。そのように準備されたディスクは、会社の内部手段を介してへ、そのような配布の管理により許可された科学者に、配布される。

【0059】報告を得るために、科学者は単に、イントラネット上の図書館のウェブサイトに接続し、必要な報告をダウンロードするだけで良い。図書館システムは、その科学者が、注文した報告へのクリアランスを有するかどうかを、認証するハイブリッド光ディスク10から決定できる。ここで説明したの技術を介して、出版者は、報告をユーザの認証するハイブリッド光ディスク10の鍵に暗号化し、そして、暗号化された報告を科学者に送る。科学者の位置では、報告は、(科学者が光ディスクライタを有し、認証するハイブリッド光ディスク10に十分なスペースがあれば) 認証するハイブリッド光ディスク10に蓄積され、又は、科学者のハードドライブのような他のメモリ位置に蓄積される。

【0060】報告は、科学者のシステム上の光ディスクライタ10が、科学者のシステム上の光ディスクライタ10内で有効な場合にのみ、ここで説明したと同様な技術を使用して読まれることが可能な、暗号化されたデータファイルである。これは、クライアントアプリケーション62を知っているディスクライタの使用を必要とし、そして、暗号化されたデータを復号するために、ユーザに個人化された安全署名72を使用する。図書館は、認証するハイブリッド光ディスク10上にそのようなライダを含めることができる。

【0061】このシナリオでは、科学者は、ダウンロー

ドされた報告のコピーを作るのが自由である。例えば、科学者は、家でそれらを読みたい場合がある。これは、科学者が認証するハイブリッド光ディスク10をもつて行く限り可能である。しかしながら、特定の認証するハイブリッド光ディスク10を所有しない者は、報告を、読むことができない。従って、科学者が、“鍵”ディスクで警告を行う限り、ファイルを見つけた者は、分類された会社情報を読むことができない。認証の複数の層と著作権侵害者検査手段は、認証するハイブリッド光ディスク10の不法なコピーを誰もが簡単に作成できず、又は、アクセス情報を得るための他の方法を使用できず、そして、認証するハイブリッド光ディスク10を模倣できない。このディスクは特定の科学者に鍵が付されているので、他の科学者に影響を与えること無く、失われたディスクに対して、アクセスはオフされることができ

#### 【0062】

【発明の効果】本発明は、上述のように、容易く、インターネットのようなネットワークからダウンロードでき、そして、合法的なユーザにより複数の場所で使用されることができ、合法的なユーザにコンテンツを供給することができる。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1a】本発明に従ったコピー保護を許す認証されたハイブリッド光ディスクの平面図である。

【図1b】暗号化の置換機構の概略を示す図である。

【図1c】暗号化の単純なハイデンズグ(hiding)機構の概略を示す図である。

【図1d】暗号化の更に複雑なハイデンズグ機構の概略を示す図である。

【図2】安全署名を構成する方法を示す図である。

【図3】コピー可能でない方法でクライアントアプリケーションを暗号化するソフトウェア技術の概略を示す図である。

【図4】本発明で使用する光ディスクを作る方法の実施例のフロー図である。

【図5a】どのような、真正を確認するために、ネットワーク相互作用により、異なるコンピュータ上の種類のソフトウェアルーチンが接続されるかを示す概略図である。

【図5b】暗号化に利用する公開鍵と、復号及びメッセージ署名に利用するその相補秘密鍵を示す概略図である。

【図6a】暗号化された情報を送るためのデータのフローを示す概略図である。

【図6b】暗号化された情報を送るためのデータの代わりのフローを示す概略図である。

【図6c】ディスクの所有者が新たなコンテンツを得る方法の実施例を示すフロー図である。

【図6d】どのように、復号されたデータの復号内で、

通信のために、安全チャネルを形成するために、公開鍵と秘密鍵が使用されるかを示すフロッグ図である。

【図 7】 コピーできない方法で、暗号化されたデータを扱うために、実行可能なアプリケーションを暗号化するソフトウェア技術の概略を示す図である。

【図 8】 暗号化された実行可能なファイルを含むハイブリッドディスクが読まれたときに、どのようにコピー保護機構が動作するかを示すフロッグ図である。

【図 9 a】 真正を確認しかつ暗号化されたデータを復号するために、どのように種々のソフトウェアアルゴリズムが同じコンピュータ上で相互に動作するかを示す概略図である。

【図 9 b】 暗号化に利用する公開鍵と、復号及びメッセージ署名に利用するその相補秘密鍵を示す概略図である。

【図 10】 暗号化されたデータファイルを含むハイブリッドディスクが読まれたときに、どのようにコピー保護機構が動作するかを示すフロッグ図である。

【図 11】 本発明の他の実施例を示す図である。

【符号の説明】

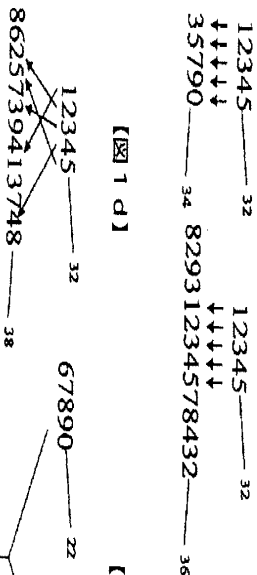
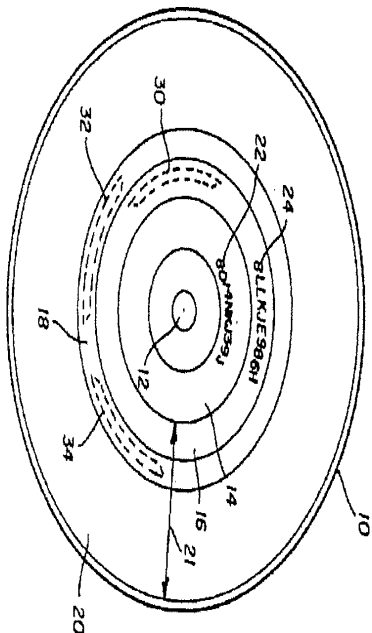
- 10 認証するハイブリッドディスク
- 12 中心穴
- 14 ROM部分
- 16 書き込みセッション
- 20 書き込み領域
- 21 RAM部分
- 22 予め形成された確認署名
- 24 ユーザに特定の暗号化情報
- 30 暗号化されたクライアントアプリケーションパッケージ
- 30 暗号化されたクライアントアプリケーションパッケージ

【図 1 a】

【図 1 b】

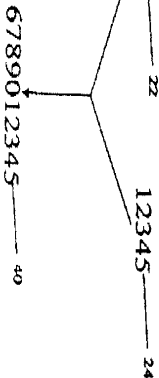
【図 1 c】

- ジ
- 3 2 暗号化されたデータパッケージ
- 3 4 暗号化された実行可能なパッケージ
- 3 5 唯一の識別子
- 4 0 自己抽出ソフトウェア
- 4 2 マルウェア対抗ルーチン
- 4 4 多様なデータ及び/又はコメント
- 4 6 復号ルーチン
- 5 0 暗号化されたクライアントアプリケーション
- 5 2 秘密鍵領域
- 5 6 選択された暗号化情報
- 5 8 ネットワーク
- 6 0 顧客アプリケーション
- 6 2 クラウドアプリケーション
- 6 4 鍵要求
- 6 6 署名されたメッセージ
- 7 0 データリブスデット
- 7 2 ユーザに個人化された安全署名
- 7 3 電子メールメッセージ
- 7 4 プレイコンテキスト
- 7 6 暗号化ユーティリティ
- 7 8 メモリ位置
- 8 0 秘密鍵シリーズ
- 8 2 公開鍵シリーズ
- 8 4 秘密鍵
- 9 6 公開鍵
- 1 0 4 選択された秘密鍵
- 1 0 6 選択された公開鍵
- 1 0 8 公開/秘密鍵チャネル
- 1 7 0 遠隔位置
- 1 7 1 ユーザサイト

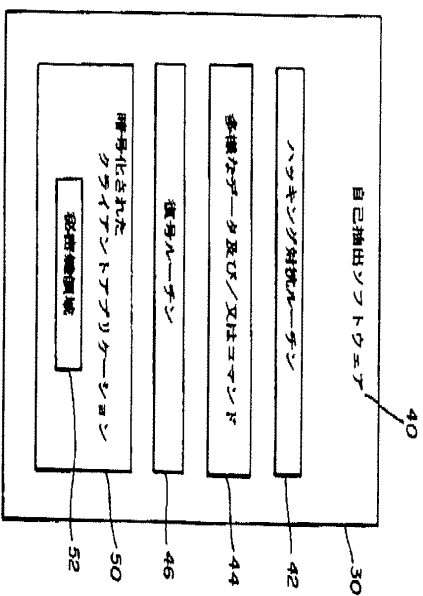


【図 1 d】

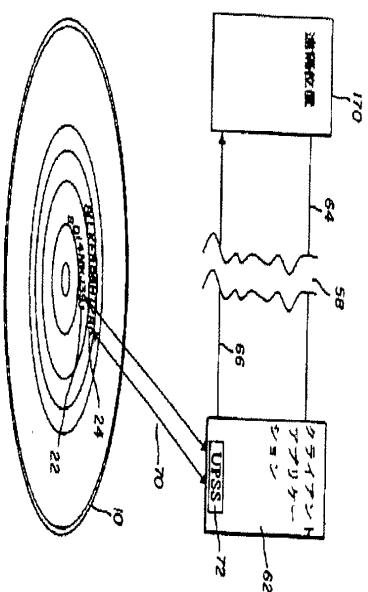
【図 2】



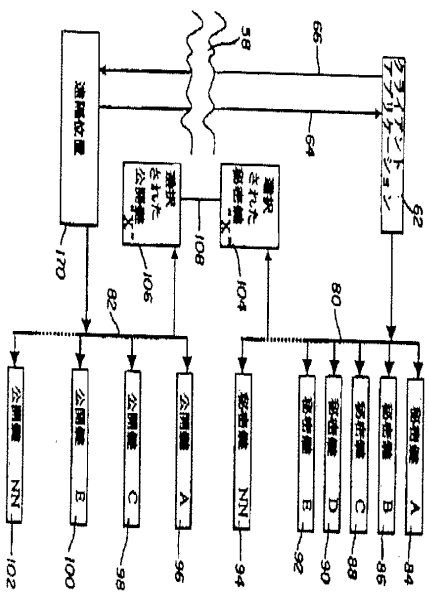
【図3】



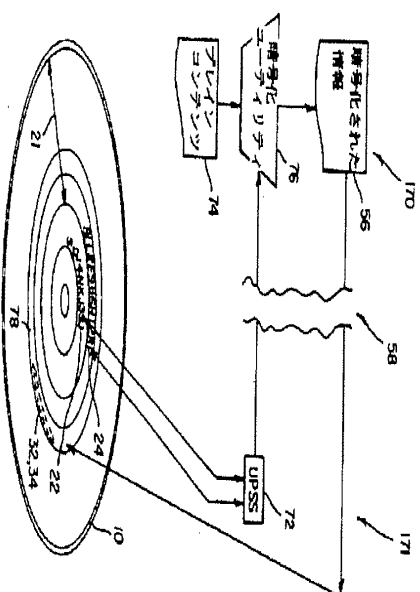
【図5a】



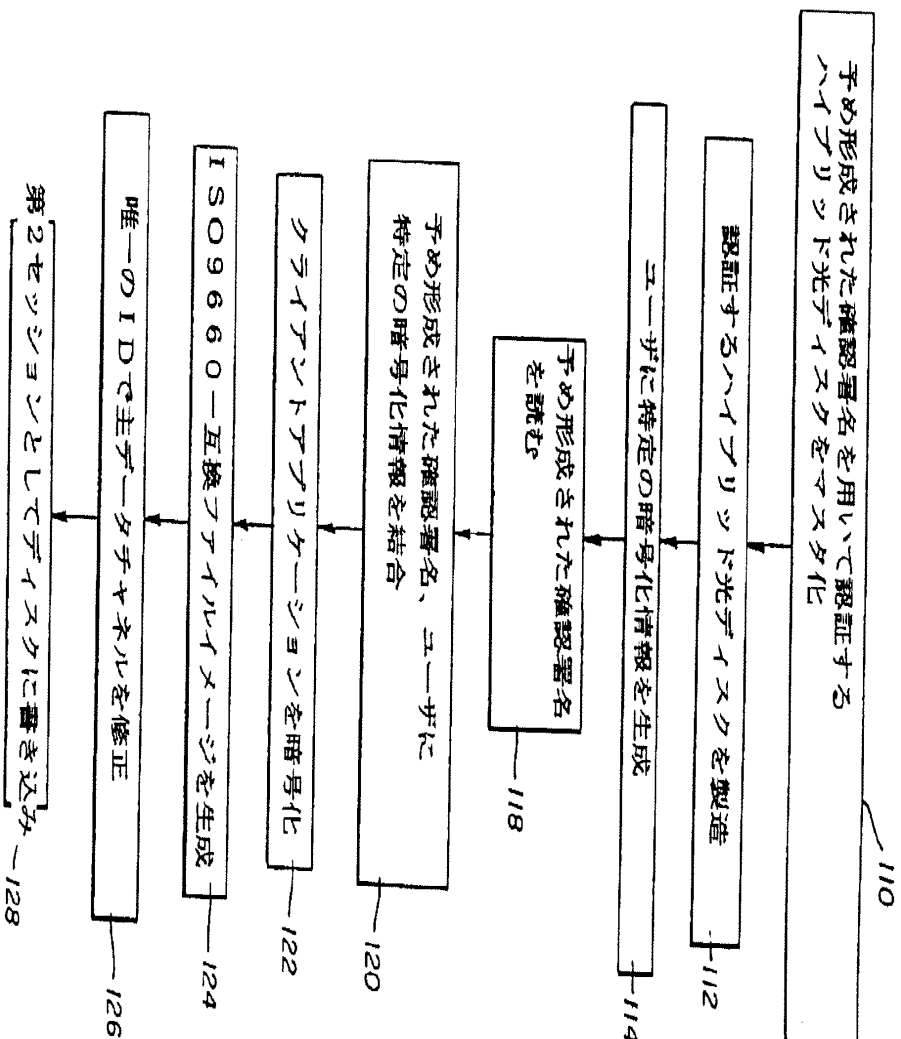
【図5b】



【図6a】

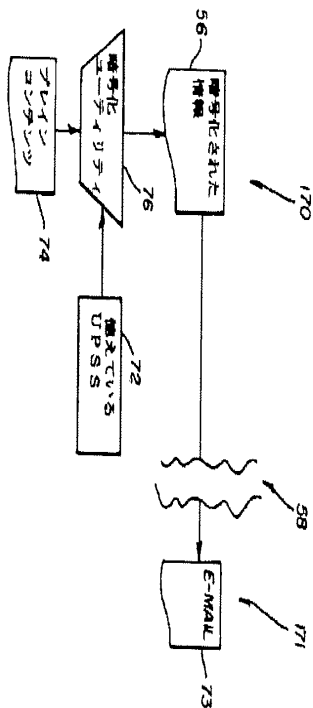


【図4】

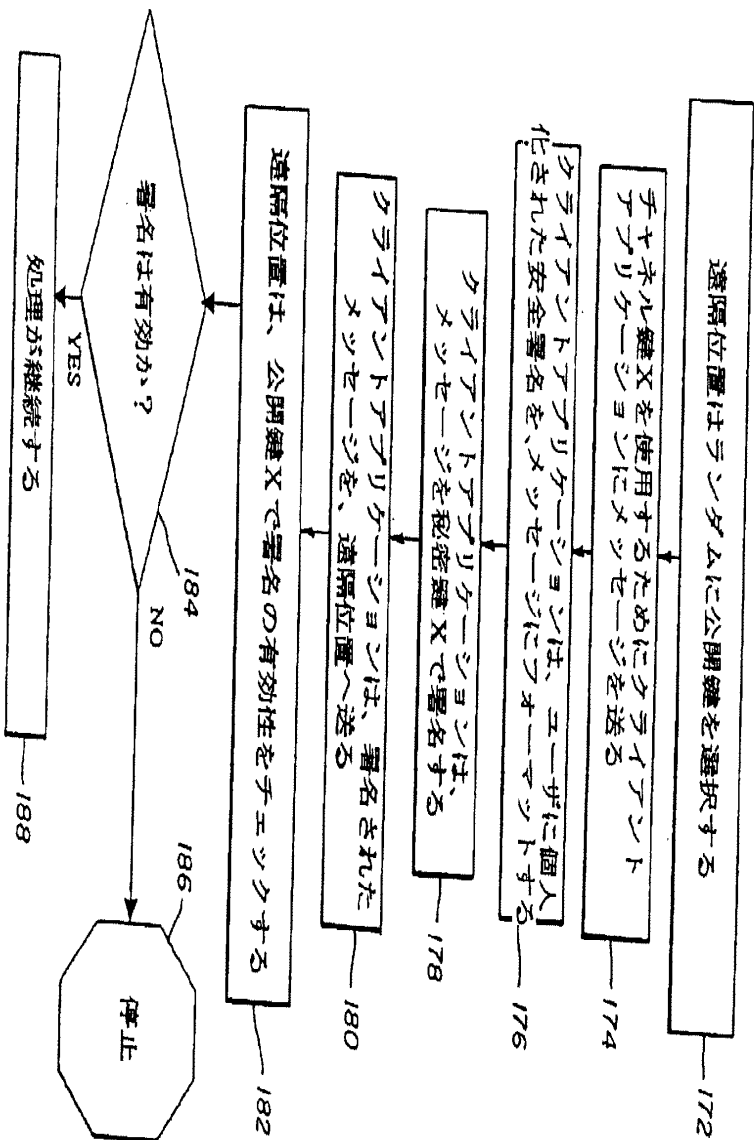




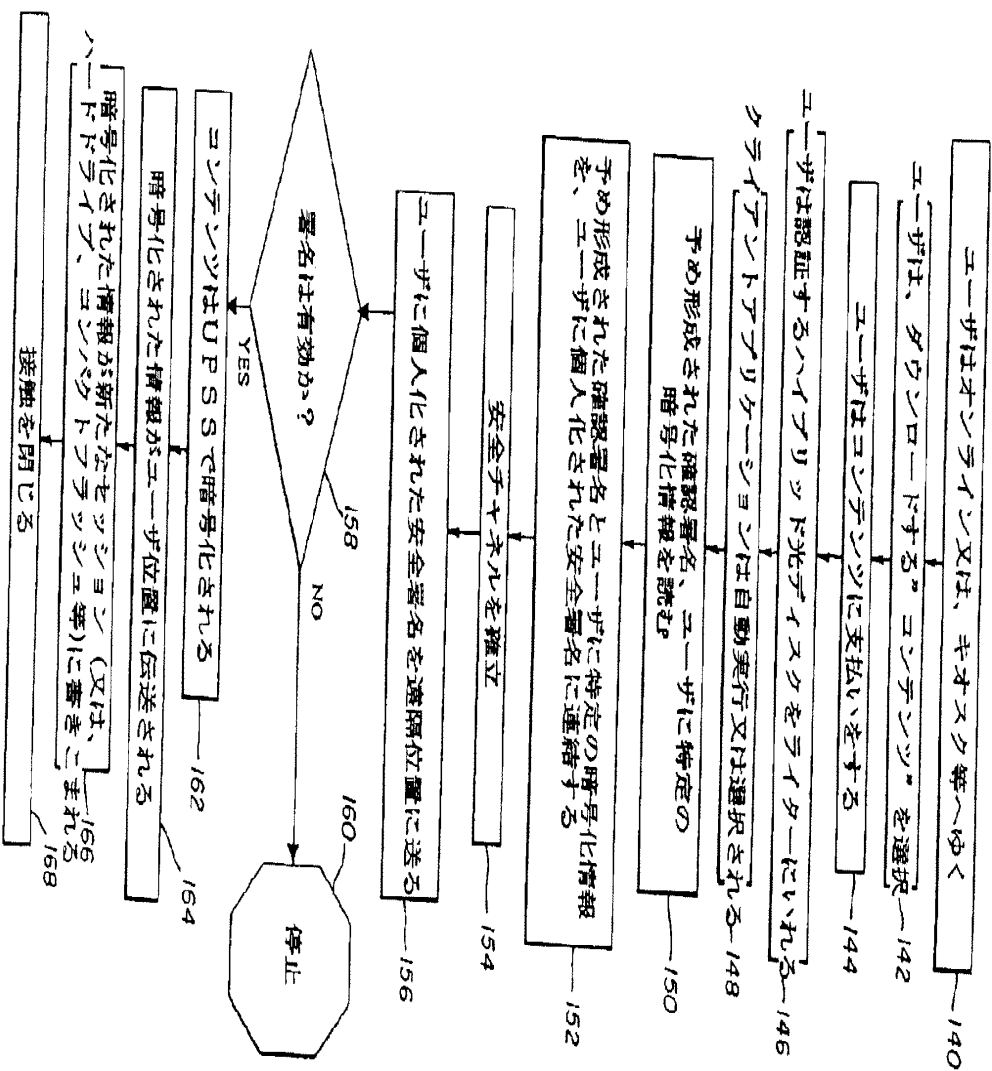
【図6b】



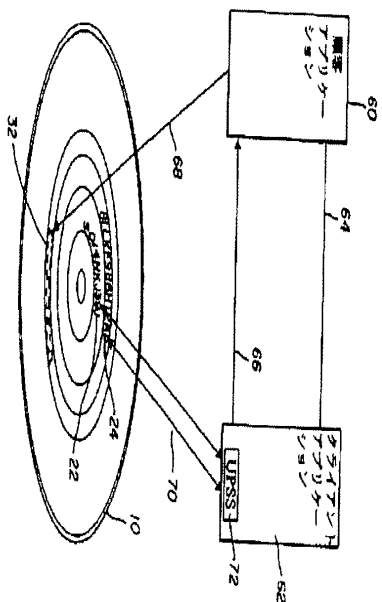
【図6d】



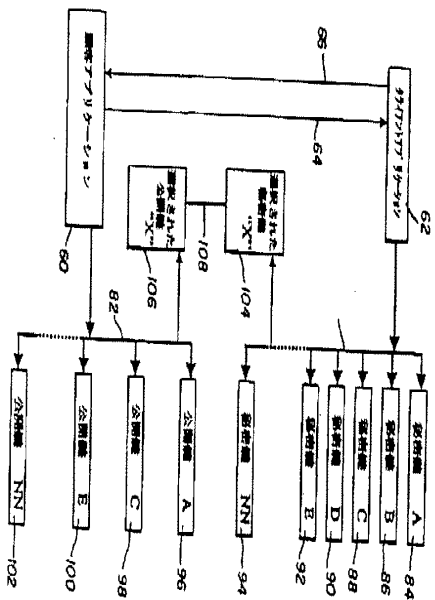
【図6c】



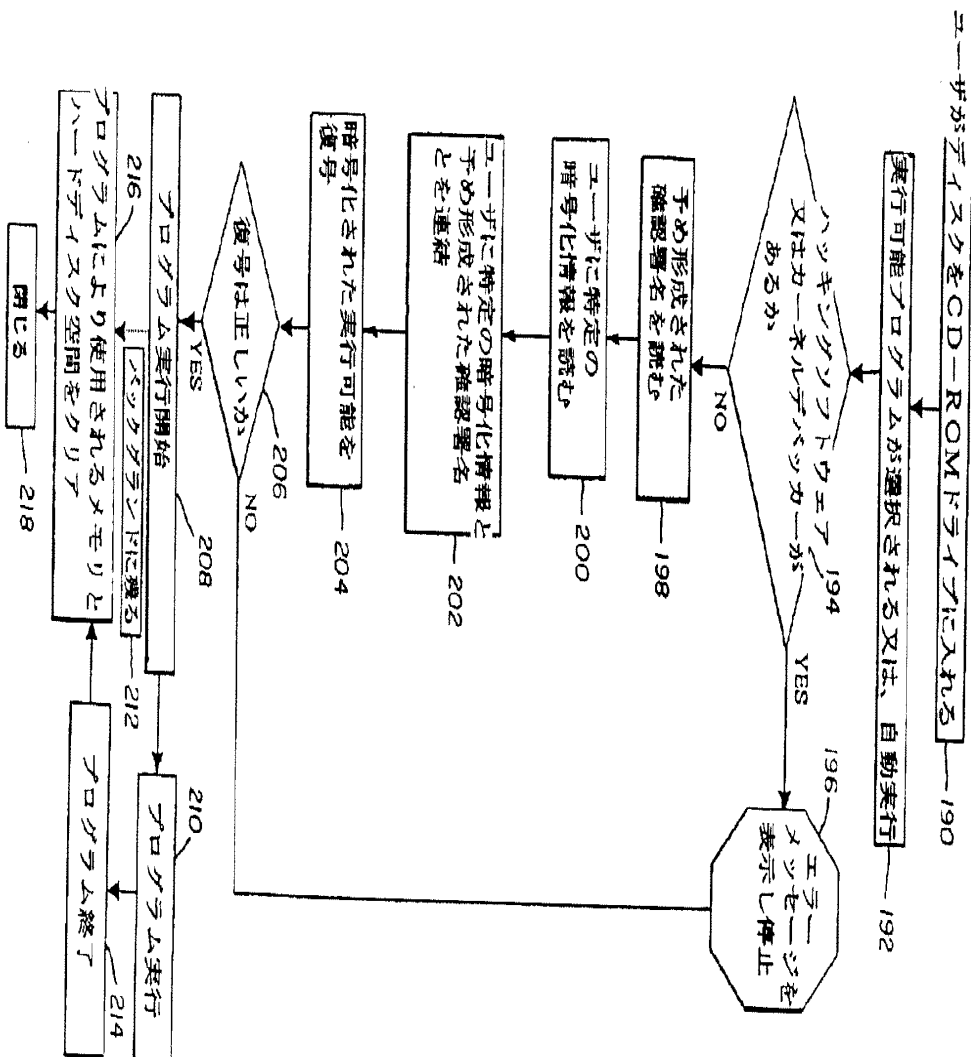
【 9 a 】



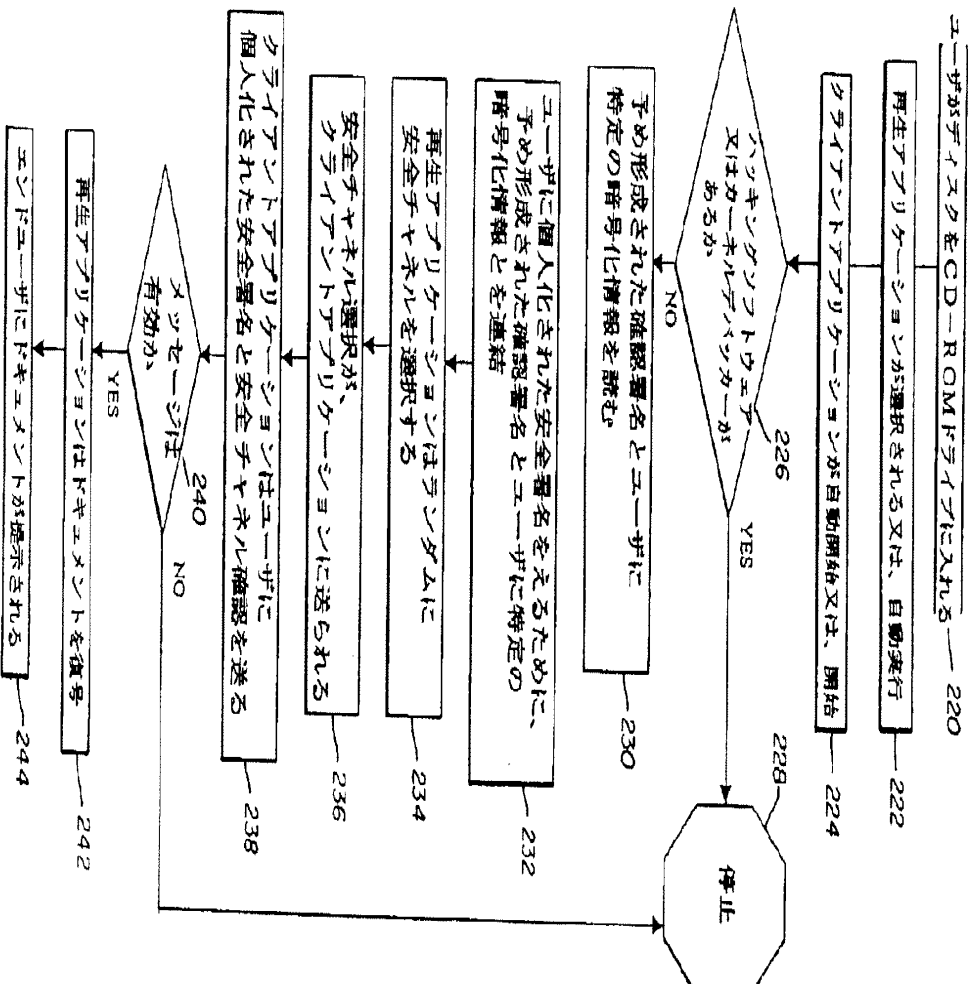
【96】



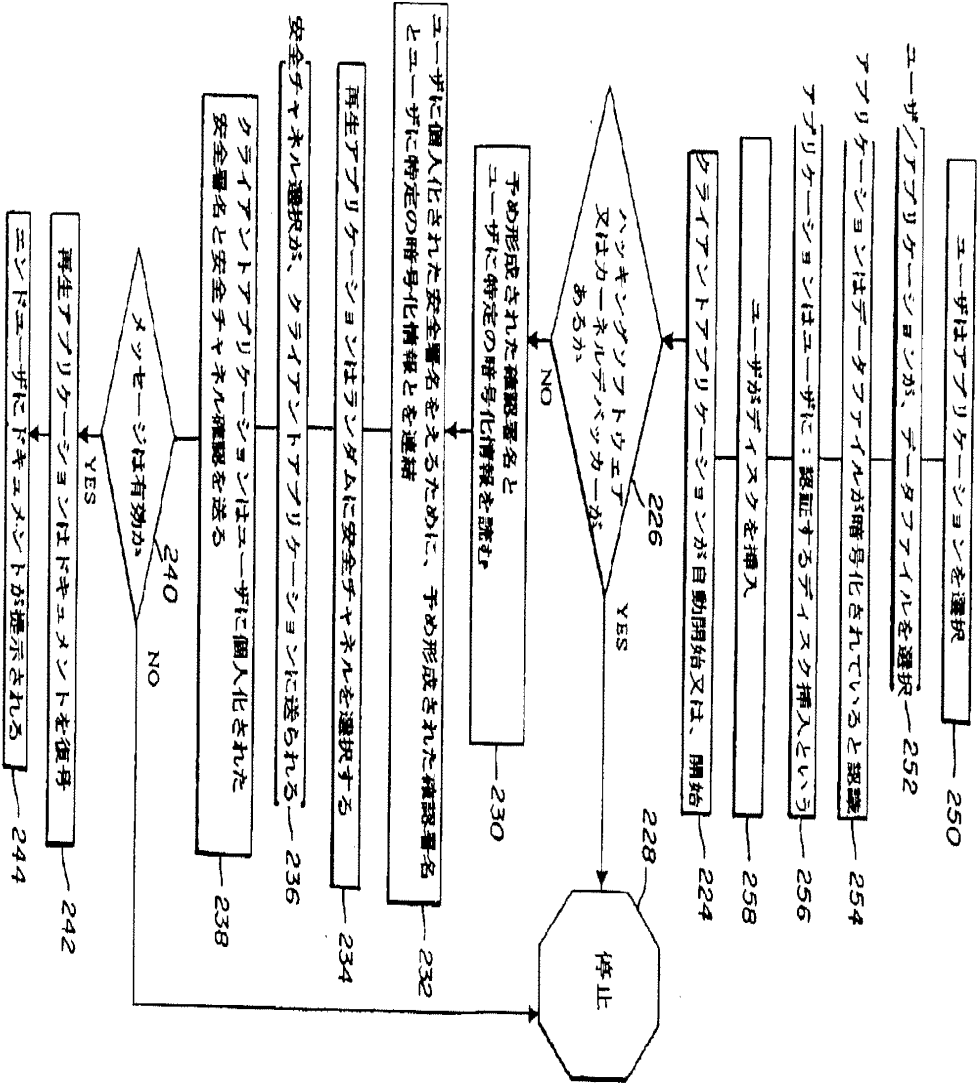
【図8】



【図10】



【図 11】



フロントページの続き

(51) Int. Cl. 7

G11B

7/007

7/30

20/12

27/00

識別記号

F1

G11B

7/007

7/30

20/12

27/00

ノート (参考)

SD110

A

D

H O 4 N 5/85  
7/167

H O 4 N 5/85  
7/167

Z  
Z

(72) 発明者  
ウイリアム ジェームズ ミュラー  
アメリカ合衆国 ニューヨーク 14586  
ウエスト・ヘンリエッタ アルバニアスト  
ーン ウェイ 53

Fターム(参考)

SB017 AA03 AA06 BA07 CA09  
SC052 AA02 AB03 AB04 AB08 AB09  
DD02 DD04 DD06  
SC064 BA01 BB02 BC06 BC22 BC25  
CB08  
SD044 AB02 AB05 AB07 BC04 BC06  
CC06 DE02 DE03 DE12 DE49  
DE50 DE54 DE57 DE58 GK12  
GK17 HL08 HL11  
SD090 AA01 BB04 CC01 CC14 FF09  
HH01  
SD110 AA17 AA18 AA27 AA29 BB25  
BB27 BB29 DA08 DB03 DE04